PATENT ABSTRACTS OF JAPAN

(11) Publication number: 09305440 A

(43) Date of publication of application: 28 . 11 . 97

(51) Int. CI

G06F 11/30 G06F 11/00 G06F 13/00

(21) Application number: 08115984

(22) Date of filing: 10 . 05 . 96

(71) Applicant:

MATSUSHITA GRAPHIC COMMUN

SYST INC

(72) Inventor:

SUZUKI TAKU

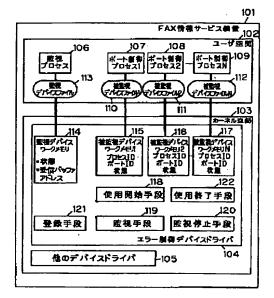
(54) ERROR PROCESSING METHOD

(57) Abstract:

PROBLEM TO BE SOLVED: To simplify an error process, to mitigate the load of the error process, and to evade a state wherein a device can not be controlled owing to the abnormal end of an operation management process in a processor consisting of plural operating on a multitask monitor and an operating system.

SOLUTION: This method has a monitor process which monitors an error and processes to be monitored; if an error occurs, information to be reported from a monitored process to the monitoring process is previously held before the error occurrence to the monitored process and reported to the monitoring process 106 after the error occurrence to the monitoring process. If the abnormal end of the monitoring process 106 is detected during the error monitoring by the monitoring process 108, the system is reset and the monitoring process 106 is started again.

COPYRIGHT: (C)1997,JPO



THIS PAGE BLANK (USPTO)

(18)日本国格路庁 (1 b)

€ 翐 4 羋 华 噩 4 (12)

(11)特許出限公開每号

特開平9-305440

(43)公開日 平成9年(1997)11月28日

P.I. 技術	G06F 11/30 K	11/00 3 1 0 C		
庁内監理番号				
以別記号		310	351	
•.		11/00	13/00	
(51) Int CL.	G06F			

(全 12 員) **建型部次 未額次 部次項の数10 OL**

(71) 出國人 000187736 松下電送條式会社		弁理士 稿本 智之 (外1名)
(71) 出題人	(72) 発明者	(74)代理人
特 國平8-115984	平成8年(1996)5月10日	
(21) 出國番号	(22) 州韓日	
	•	

(54) [発明の名称] エラー処理方法

ィングシステム上で動作する複数のプロセスからなる処 る負荷の軽成と運用管理プロセスの異常終了によって装 置が制御不能になる状況を回避することを目的としてい 【蝦題】 本発明は、マルチタスクモニタやオペレーテ 理装置において、エラー処理の簡潔化、エラー処理によ

児プロセスから前配監視プロセスに通知すべき情報を前 の被監視プロセスと、を有し、エラー発生時に前配被監 配被監視プロセスでのエラー発生前に予め保持し、前記 出された場合には、システムリセットを実行し再び監視 【解決手段】 エラー監視を行う監視プロセスと、複数 坡監視プロセスでのエラー発生後に前記情報を前記監視 プロセスに通知する、構成とした。また、監視プロセス によるエラー監視実行中に監視プロセスの異常終了が検 プロセスを起動する構成とした。

₫ FAX情報サービス装置 エラー起像 デパイスドライバ 使用棒了手段 監視停止手段 55 使用開始手段 監視手段 107 米十部部 70年以 毎のデ バイスドサイバ 2 2 登録手段 大のなどがアング がたな

1

热

【精水項3】 エラー発生の際に前配被監視プロセスか ら前配監視プロセスに通知すべきエラー情報を保持する 処理を被監視プロセス起動時に実行する登録手段を有す ることを特徴とする請求項1配載のエラー処理方法。

情報を読み出して前記監視プロセスに通知する監視手 【請求項4】 監視プロセスにより起動された後命令受 **叶け待ちの状態で待機し、エラー情報認識後にそのエラ** 毀を有することを特徴とする請求項1記載のエラー処理 【請求項5】 エラー発生による被監視プロセス終了時 【精水項6】 監視プロセスにより起動され監視手段に にエラー情報を監視手段に認識させる使用終了手段を有 対して監視停止命令を通知して監視を終了させる監視傳 止手段を有することを特徴とする請求項4配載のエラー することを特徴とする請求項4記載のエラー処理方法。 処理方法。

【請求項7】 監視プロセスが通常のイベント処理を実 を有して構成されることを特徴とする間水項5配載のエ 行するスレッドとエラー監視処理を実行するスレッドと ラー処理方法。

₫

ロセスと、を有し、この複数の被監視プロセスの異常終 **了状態を各々検出し、前配被監視プロセスが異常終了し** た場合に起動し異常終了した被監視プロセスを特定する 【開水項8】 エラー監視プロセスと、複数の被監視プ **育報を前記エラー監視プロセスに通知するエラー処理を 東行することを特徴とするエラー処理方法。**

ルと、を有し、前配いずれかのプロセスが異常終了しデ プロセスを特定する情報を前記監視プロセスに通知する 数の被監視プロセスと、これらのプロセスに対応して各 * 散けられプロセス実行開始時にオープン状態となりプ パイスファイルがクローズ状態となった場合にその異常 エラー監視を行う監視プロセスと、複 ロセス実行停止時にクローズ状態となるデバイスファイ ことを特徴とするエラー処理方法。 (請求項9]

を起動することを特徴とする請求項8又は請求項9記載 場合には、システムリセットを実行し再び監視プロセス 【請求項10】 監視プロセスによるエラー監視実行中 にエラー制御手段が監視プロセスの異常終了を検出した

梅屋中305440

[発明の詳細な説明] のエラー処理方法。

0001

の被監視プロセスと、を有し、エラー発生時に前配被監

見プロセスから前配監視プロセスに通知すべきエラー情

育報を前配監視プロセスに通知することを特徴とするエ

し、前配被監視プロセスでのエラー発生後に前配エラ〜 段を前記被監視プロセスでのエラー発生前に予め保持

システム起動時に呼出されエラー情報を

請求項2】

5一処理方法。

保持する領域を蛰込み可能な状態にする使用開始手段を

育することを特徴とする請求項1配数のエラー処理方

精求項1】 エラー監視を行う監視プロセスと、複数

特許請求の範囲】

[発明の風する技術分野] 本発明は、マルチタスクのモ ニタやオペレーティングシステム上で動作する、複数の 処理単位(タスクまたはプロセス)から構成される装置 こおけるエラー処理方法に関するものである。

【従来の技術】マルチタスク環境上で動作する複数の処 [0002]

理単位から構成される装置においてては、各処理単位

いる。この種の装置のエラー処理方法は、被エラー監視 プロセスがエラーを検知すると、エラー監視プロセスに **対して、プロセス間通信等の手段によりエラー通知が行** (プロセス) は、外部からのイベント受信を待ち、受信 **灸にその処理を行うという動作をくり返すようになって**

【0003】以下、従来のエラー処理方法を具体的に図 9、図10を用いて説明する。図9はエラー監視プロセ スの処理フローを示し、図10は嵌エラー監視プロセス の処理フローを示している。

うようになっている。

実行した後(ステップ903)、イベントの受信待ちの トが受信されると受信イベントが抜エラー監視プロセス からのエラー通知メッセージが否かをチェックし(ステ ップ902)、エラー通知であれば適切なエラー処理を 【0004】図9において、監視プロセスは、イベント 0受信待ちの状態で待機し(ステップ901)、イベン 状態に復帰する (ステップ901)。

【0005】 受価イベントが通体のイベントであれば殴 言イベントの処理を実行する(ステップ904)。

【0006】 通常のイベント処理実行後、一定時間が穏 過したか否かをチェックし (ステップ905)、一定時 問が経過していない場合は、ステップ901に復帰し、 **一定時間が経過していた場は、エラー監視となる全て** プロセス(V個)に対してその状態をチェックする以

12)。 また、ステップ909で正常なレスポンスを受 レスポンス待ちのタイムアウトが発生した場合には(ス テップ 9 1 1) 、 適切なエラー処理を行う (ステップ 9 ッセージを送信し (ステップ909) 、そのメッセージ 【0001】まず、カウンタ1を初期化し (ステップ9 カウンタ 1 をインクリメントし (ステップ901、ステ ップ908)、彼エラー監視プロセスに状態チェックメ に対するレスポンス受信を待つ (ステップ910)。 そ **宮した場合もステップ910からステップ901ヘジャ** の後、エラーを報告するメッセージを受信した協合や、 06)、カウンタ値がN以下であることを確認した後、 の処理を実行する(ステップ906以下)。

まで繰り返し、全ての被エラー監視プロセスに対する処 [0008]以上一連の処理をカウンタ I がNに避する **単が終了した場合には、再びイベント受信待ちの状態に**

3

特阻平9-305440

復帰する (ステップ901)。

【0009】一方、エラー監視の対象である、被エラー監視プロセスの処理は、以下のとおりである。図10において、被エラー監視プロセスはイベントの受信待ちの状態で待機し(ステップ1001)、イベントが受信されると、そのイベントがエラー監視プロセスからの状態 チェックメッセージか否かをチェックする(ステップ1002)。

【0010】発生したイベントが、エラー監視プロセス からの状態チェックメッセージでない場合には、通常のイベント処理を実行し(ステップ1003)、更に、その通常のイベント処理において障害が発生しているか否の通常のイベント処理において障害が発生しているかるかをチェックし(ステップ1004)、正常であればイベント受信待ちの状態に復帰する(ステップ100

1)。 障容が検知された場合には、監視プロセスに対してエラー通知メッセージを送信し (ステップ100

5)、適切なエラー処理を実行した後(ステップ1006)、イベント受信符ちの状態に復帰する(ステップ1001)。

【0011】逆に、発生したイベントが、エラー監視プロセスからの状態チェックメッセージである場合には、 板エラー監視プロセスはその状態情報を監視プロセスに 送信する処理を行う(ステップ1007)。

【0012】この様に、エラー監視プロセスが、定期的にエラー監視の対象となる全てのプロセスに対して状態チェックメッセージを送信し、これを受信した様エラー監視プロセスが状態情報を監視プロセスに送信するような監視形態ととる理由は、例えば、様エラー監視プロセスのプログラムの不具合等により、エラーの検出自体を行なえずプロセスが異常終了してしまい異常終了を監視プロセスに通知することができないという事態を回避するためである。

[0013]

、発明が解決しようとする課題】しかし、上述の従来技術の構成では、エラーを検出するために監視対象となるプロセスと監視プロセスとがメッセージを交換する必要があるため、本来の処理のほかにプロセス問通信処理部やタイマー処理を超み込まなければならず、ソフトウェアの処理が複雑になる。

【0014】また、監視プロセスが定期的に全ての監視 対象プロセスに対して状態チェックメッセージを送信す るため、特に監視対象数が大きい場合は計算資源が無駄 に使用されることとなる。

【0015】また、装置管理機能を持つ監視プロセスが 異常終了した場合には、他のプロセスが監視プロセスの 異常終了を検知し、エラー処理を行わない限り、装置全 株が制御不能になるという問題がある。この問題に対し て、監視プロセスの障害検知をメッセージによる通知方 式で行う場合には、各監視対象プロセスが逆に監視プロセスに対して状態チェックメッセージを送信することに

> なり、ソフトウエアがますます複雑化し、負荷もさらに 大きくなることとなる。

【0016】本発明は、上述の課題に鑑みて為されたもので、マルチタスクモニタやオペレーティングシステム上で動作する複数のプロセスからなる処理装置において、エラー処理の階級化、エラー処理による負荷の軽減と適用管理プロセスの異常終了によって装置が制御不能になる状況を回避すること、を目的としている。

【課題を解決するための手段】上述の課題を解決するため、本発明は、エラー監視を行う監視プロセスと、複数の被監視プロセスと、複数の被監視プロセスと、を有し、エラー発生時に前記被監視プロセスから前記監視プロセスに通知すべき情報を前記被監視プロセスでのエラー発生前に予め保持し、前記被監視プロセスでのエラー発生後に前記情報を前記監視 グロセスに通知する構成とした。また、監視プロセスによるエラー監視実行中に監視プロセスの異常終了が検出 よれた場合には、システムリセットを実行し再び監視プロセスを起動する構成とした。

【0018】この構成により、監視プロセスが定期的に被監視プロセスの状態をチェックする必要がなくなり、 セラー処理部のプログラム量を飛躍的に減らすことが可能になり、また、エラー検知にプロセス問通信を使用しないので装置の計算資源の浪費を避けることができる。 また、運用管理プロセスの異常終了によって装置が制御 不能になる状況を回避することができる。

【発男の実施の形態】請求項1記載の発男は、エラー監視を行う監視プロセスと、複数の被監視プロセスと、を有し、エラー発生時に前記被監視プロセスから前記監視プロセスに通知すべきエラー情報を前記被監視プロセスでのエラー発生前に予め保持し、前記被監視プロセスでのエラー発生後に前記情報を前記監視プロセスに通知するものであり、エラー検出に必要な情報を被監視プロセスに通知するものであり、エラー検出に必要な情報を被監視プロセスに通知するとにより被監視プロセスが異常終了した場合でも確実にエラー検出を行ない得る。

【0020】 請求項2配數の発明は、請求項1において、システム起動時に呼出されエラー情報を保持する領域を報込み可能な状態にする使用開始手段を有するものであり、これによりシステム起動時に際しては確実にエラーチェックの準備が整うことになる。

【0021】請求項3記載の発明は、請求項1において、エラー発生の際に前記被監視プロセスから前記監視プロセスに通知すべきエラー情報を保持する処理を被監視プロセス起動時に実行する登録手段を有するものであり、被監視プロセス起動の際にエラー通知に必要な情報の登録が実行されるため、被監視プロセス起動直後にそのプロセスのエラー監視が可能になる。

【0022】請求項4記載の発明は、請求項1におい

て、監視プロセスにより起動された後命令受付け待ちの状態で待機し、エラー情報認識後にそのエラー情報を認み出して前記監視プロセスに通知する監視手段を有するものであり、監視手段がエラー検出を開始、統行するため、監視手段を呼出すだけで全ての監視対象プロセスで生じたエラーを検知することが可能となる。

【0023】請求項5記載の発明は、請求項4において、エラー発生による被監視プロセス終了時にエラー情報を監視手段に認識させる使用終了手段を有するものであり、監視手段を実行させることにより、エラー通知に必要な情報を被監視プロセス終了時に確実に監視プロセスに通知することが可能となる。

【0024】開来項6記載の発明は、開来項4において、監視プロセスにより起動され監視手段に対して監視停止命令を通知して監視を終了させる監視停止手段を有するものであり、監視手段によりエラー監視を開始し、監視終了手段によりエラー監視を中断でき、監視不要な処理に対してのエラー監視、エラー通知を避けることが可能となる。

1

【0025】請求項7記載の発明は、請求項5において、監視プロセスが通常のイベント処理を実行するスレッドとエラー監視処理を実行するスレッドとを有して構成されるものであり、監視プロセス106がエラー監視をする処理としない処理を明確に区別することが可能になるため、エラー監視をしない処理において、不必要なエラー処理を実行する必要がなくなる。

【0026】請求項8記載の発明は、エラー監視プロセスと、複数の接監視プロセスと、を有し、この複数の接 監視プロセスの異常終了状態を各々検出し、前記接監視 プロセスが異常終了した場合に起動し異常終了した接監 プロセスが異常終了した場合に起動し異常終了した接監 規プロセスを特定する情報を前記エラー監視プロセスに 現プロセスを特定する情報を前記エラー監視プロセスに 通知するエラー処理を実行するものであり、接監視プロ セスが異常終了した場合でも確実にエラー検出、エラー 通知を行ない得る。

【0027】請求項の配數の発明は、エラー監視を行う 監視プロセスと、複数の被監視プロセスと、これらのプロセスに対応して各々設けられプロセス実行開始時にオープン状態となりプロセス実行停止時にクローズ状態となりプロセス実行停止時にクローズ状態とならだが、スファイルと、を有し、前記いずれかのプロセスが異常終了しデバイスファイルがクローズ状態となった場合にその異常プロセスを特定する情報を前記監視プロセスに通知するものであり、被監視プロセスの状態とはプロセスに通知するものであり、被監視プロセスの状態を紹用のデバイスファイルによりエラー検知を確実に行ない得る。

【0028】 請求項10記載の発明は、請求項8又は請求項9において、監視プロセスによるエラー監視実行申 求項9において、監視プロセスによるエラー監視実行とにエラー制御手段が監視プロセスの異常終了を検出した 場合には、システムリセットを実行し再び監視プロセス を起動するものであり、監視プロセスが監視中に異常終 で起動するものであり、監視プロセスが監視中に異常終 アレた場合に装置全体が再起動するので、必要となるプ

は、後に詳述するように、複数のプロセスが実行される イスを使用したFAX情報サービス装置のソフトウエア ロセス (107~109) との双方が動作するようにな クシミリ通信ボードドライバ等との双方が動作し、ユー のデパイスドライバ105、倒えば、複数チャネゾファ 3では、エラー制御デバイスドライバ104とそれ以外 と、から構成されている。更に、この基本のS空間10 ユーザ空間102と、基本オペレーティングシステム あり、このFAX情報サービス装置101のメモリ空間 構成を示している。101はFAX情報サービス装置で て具体的に説明する。図1は、本発明のエラー制御デバ が不能になるという状況をなくすることが可能である。 ザ空間102では、監視プロセス106とボート制御プ 【0029】以下、本発明の実施の形態を図面を参照し ロセスを全て再生でき、監視プロセスがなく装置の操作 (以下、OSという) が実行される基本OS空間103

【0030】さて、FAX情報サービス装配101は、電話回線と1対1に対応するN個のボート側御プロセス(107か6109)を有し、技数のファクシミリ文替を技数の情報ボックス(図示セギ)に分類して蓄積している。ボート側御プロセス(107か6109)はユーザから来る写の着信を待ち、着呼後にユーザが所定の情報ボックスの複数の吸出しの指示をした場合には、PBドーン等で受信し、指定された情報ボックスに踏積されたファクシミリ文権を送信する制御を行う。ユーザが情報ボックスの整験を指示した場合には、ボト制御プロをスはファクシミリ画像を受信し、指定の情報ボックス(記録を指示した場合には、ボト制御プロをスはファクシミリ画像を受信し、指定の情報ボックス(記述する制御を行う。

と、被監視デバイスファイル(110~112)に対応 られた被監視デバイスファイル(110~112)にア り当て、各ワークメモリの状態フィールドをクローズに イスファイルの状態を記述する領域を有している。FA 有し、これらのワークメモリは、それぞれ対応するデバ する被監視デバイスワークメモリ(115~117)を イル110に対応する監視デバイスワークメモリ114 本OS空間103に、作業領域として監視デバイスファ 06はFAX情報サービス装置の起動、停止処理を行う ボート短海プロセス(107~109)に対応して設け 9) が動作中にエラー発生を検出した場合には、各々の はエラー制御デバイス104の初期化処理を呼び出し、 X情報サービス装置101が起動するときに、基本OS 色に、監視デバイスファイル110にアクセスしたポー クセスしてエラー通知を行なう。一方、監視プロセス 1 【0031】このボート制御プロセス(107~10 前記初期化処理はワークメモリ(114~117)を割 【0032】エラー制御デバイスドライバ104は、基 ト制御プロセスの実行監視を行うようになっている。

【0033】また、土ラー処理デバイスドライバ104

9

止手段120と、跫録手段121と使用終了手段122 ルがクローズされたときに基本のSにより呼び出される プログラムであり、また、監視手段119と監視停止手 ステムコール (以下では入出力制御命令と呼ぶ) により 使用開始手段118と、監視手段119と、監視停 とを有しており、使用開始手段118は対応するデバイ スファイルがオープンされたときに基本OSにより呼び 出され、使用格丁手段122は対応するデバイスファイ 段120と登録年段121とは、基本08が提供するシ 実行される固有のプログラムである。

【0034】以上のようなソフトウエア構成を採るFA べによるエラー処理フローを図2乃至図8を用いて説明 X 愉戦サービス装置におけるエラー制御デバイスドライ

【0035】 最初に使用開始手段118について説明す

パの一部を構成するプログラムであり、システムが立ち のプロセスに対応するデバイスファイルのワークメモリ (114~111) の状髄フィールドをオープン状態に するものである。図2は、その動作の詳細フローを示し る。使用開始年段118は、エラー制御デバイスドライ 上がり、いずれかのプロセスが開始されてデバイスファ イルがオープンされた時に基本OSにより呼出され、そ

112)をオーブンしたときに、基本05はオーブンさ 制御デバイスドライバ104の使用開始手段118を呼 【0036】監視プロセス106またはポート制御プロ セス(101~109)が、それぞれ、監視デバイスフ **れたそのデバイスファイルをパラメータとして、エラー** アイル113または被監視デパイスファイル(110~ な出す。 [0037] 使用開始手段118は、パラメータで指定 スファイル113であれば、既に監視デバイスファイル ケェックする。その状態フィールドがオープンの状態で あれば、既に他のプロセスが監視デバイスファイルをオ クローズであれば、ステップ204で状態フィールドを オーブンに散定し、ステップ205にて成功をリターン されたデバイスファイルが監視デバイスファイル113 113がオープンされているか否かを監視デバイスワー クメモリ114の状態フィールドを参照することにより ープンしているということなので、ステップ203でエ **ラーをリターンする。逆に、その状態フィールドの値が** かどうかをチョックし(ステップ201)、 監視デバイ

デバイスファイル113でなければ、被監視デバイスフ (ステップ208)、デバイス番号が正しければ、その 【0038】パラメータ指定のデバイスファイルが監視 アイル (110~112) であるので、ステップ206 デパイスファイルに対応するワークメモリ (115~1 において前配ファイルのデパイス番号をチェックする。 デバイス番号が不正であればエラーをリターンするが

17) の状態フィールドをチェックする (ステップ20 9)。 その状態フィールド値がオープンであればエラー をリターンし (ステップ208) 、クローズであればそ の状態フィールドをオープンに更新して (ステップ21 0) 、成功をリターンする (ステップ211)。

作であり、これにより、監視デバイスファイル113及 【0039】以上一連の処理が使用開始手段118の動 2) のワークメモリ (114~117) がオープン状態 **び実行される被監視デバイスファイル(110~11**

プロセス106により基本05を介して呼出され、その 20について説明する。監視手段119及び監視停止手 を構成するプログラムであり、システム起動時に、監視 段120は、エラー制御デバイスドライバ104の一部 間被監視デバイスファイル(110~112)のエラー [0040]次に、監視手段119及び監視停止手段1 となり、エラー処理の監視プロセスの実行準備が整う。 監視を実行するものである。

【0041】図3は、監視手段119の動作の詳細フロ ーを示している。監視プロセス106がオープンした監 視デバイスファイル113に対して入出力制御コールを 実行して監視手段119を呼び出すと、基本OSは、監 **視デバイスファイル113とその監視デバイスファイル** 113が指定した受信パッファアドレスをパラメータと して監視手段119を実行する。

[0042] まず、監視手段119は、パラメータで指 3かどうかをチェックし (ステップ301) 、監視デバ (ステップ302) 。 監視デバイスファイル113であ **像パッファアドレスを指定アドレスに設定して受信待ち** れば、監視デバイスワークメモリ114の状態フィール 定されたデバイスファイルが監視デバイスファイル11 ドを監視中に散定するとともに(ステップ303)、3 イスファイル113でなければエラーをリターンする 状態に入りエラー検出を待つ (ステップ304)。

20からの監視停止命令が設定されている場合は、監視 **照し監視停止手段が実行されたかどうかを判断する (ス** テップ306)。受信パッファに後述の監視停止手段1 **序止をリターンし(ステップ307)、受信バッファに** 功をリターンする (ステップ308)。 このエラー検出 【0043】この受信パッファに何等かの入力があれば メモリ 1 1 4 の状態フィールドを再びオープン状態に設 定した後(ステップ305)、受信バッファの内容を参 監視停止命令ではなくエラー情報が設定されていれば成 **待ち状態を終了し実行状態に入り、監視デバイスワーク** 後の処理は監視プロセス106が行なう。

[0044] 図4は監視停止手段122の動作の詳細フ 20を指定した入出力制御コールを実行すると、基本O Sは監視デバイスファイル113をパラメータとして監 ローを示している。監視プロセス106がオープンした 監視デバイスファイル113に対して、監視停止手段1 視停止手段120を実行する。監視停止手段120は、

401)、監視デバイスファイル113でなければエラ 処理とし(ステップ402)、監視中であれば監視デバ イスワークメモリ114のバッファアドレスフィールド EUP処理をコールして(ステップ405)、受信待ち の状態になっている監視手段119を待ち状態から監視 **停止状態に変更し、成功をリターンする (ステップ30** スファイル113であるか否かをチェックし (ステップ 一処理とし(ステップ402)、監視デバイスファイル 1 1 3 であれば監視デバイスワークメモリ 1 1 4 の状態 フィールド値が監視中であるかチェックする(ステップ 403)。状態フィールド値が監視中でなければエラー で指定された受信パッファに監視停止をライトし(ステ ップ404)、 基本OSインターフェースであるWAK パラメータ で指定されたデバイ スファイルが監視デバイ

【0045】以上一連の処理が監視手段119及び監視 停止手段120の動作であり、エラー監視が必要な処理 が検出されるか監視停止処理が実行されるまでエラー監 **視が続行されることとなる。また、監視停止処理も監視** に対して監視手段119の起動をかけるだけで、エラー 手段119とは独立のプログラムである監視停止手段1 20により実行される。

1

の一部を構成し、エラー監視の対象となるポート制御プ 特定するための情報を基本OS空間上のワークメモリに **登録手段121は、エラー制御デバイスドライバ104** ロセス(101乃至109)の起動時に、各プロセスを 軽録しておくためのプログラムであり、図5は、その動 [0046] 次に、登録手段121について説明する。 作の詳細フローを示している。

9)が提供するプロセスIDとポート番号とを含む情報 **り2) に対して入出力制御コールを実行し、登録手段を** 10~112) とポート制御プロセス (107乃至10 を受信する受信 パッファのアドレスをパラメータとして **-タのデバイスファイルが被監視デバイスファイル (1 ジオープンされた被制御デバイスファイル (110~1** 呼び出すと、基本05は、被制御デバイスファイル(1 登録手段121を呼び出す。登録手段121は、パラメ 【0047】ポート制御プロセス(107乃至109) 10~112) か否かをチェックし (ステップ50

い場合はエラー処理をし(ステップ502)、 被監視デ デバイスファイルの番号をチェックする (ステップ50 3)。デバイスファイル番号が不正であればエラー処理 1) 、 被監視デバイスファイル (110~112) でな ペイスファイル (110~112) である場合は、その をし (ステップ502) 、デバイスファイル番号が正し ければ、前配受信パッファの内容を対応する被監視デバ イスワークメモリ(115乃至117のメモリのうち1 つ) にコピーして成功をリターンする (ステップ50 4, FZyJ505)

【0048】以上一連の処理が登録手段121の動作で

監視プロセスがエラー発生時にその情報を受け取り、エ あり、エラーが発生するプロセスを特定する情報を基本 〇Sのワークエリア上に予め記述しておくことにより、 ラー個所を認識できることになる。 [0049] 次に、使用終了手段122について説明す パ104の一部を構成するプログラムであり、いずれか のプロセスが終了しデバイスファイルがクローズした時 こ基本のSにより呼出され、そのプロセスに対応するデ パイスファイルのワークメモリ (114~117) の状 腹フィールドをクローズ状態にして、エラー発生プロセ スを特定する情報を監視手段119の受信パッファにコ ピーすることにより、スリーブ状態にあった監視手段 1 に、この監視手段119によりエラー情報が監視プロセ 5。使用終了手段121は、エラー制御デバイスドライ ス106に通知されることでエラー検出が行なわれる。 19を実行状態にするものである。既に説明したよう 図6はその動作の詳細フローを示している。

はそのデバイスファイルをパラメータとして、エラー制 卸デパイスドライパ104の使用終了手段122を呼び ファイルが嵌監視デバイスファイル113かどうかをサ [0050] 監視プロセス106またはポート制御プロ セス (107~109) が、それぞれ、オーブン中の監 見デバイスファイル110または按監視デバイスファイ ル (110~112) をクローズしたときに、 茲本OS 出す。使用終了手段122は、クローズされたデバイス ェックする (ステップ601)。

[0051] クローズされたデバイスファイルが、被略 **視デバイスファイル(110~112)でない(監視デ** パイスファイルである)場合は、監視デバイスワークメ モリ114の状態フィードルが監視中であるか否かをチ ェックし (ステップ610) 、監視中でなければ成功を リターンする (ステップ611) 一方、監視中であれば **基本OSのリプートインターフェースによりFAX債** サービス装置101をリプートする (ステップ61

ヒス106が異常終了したときに、エラー制御デバイス ウオッチする処理と、監視プロセスが異常終了した際の エラー処理を別途散けることなく、システムが制御不能 が実行されるのは、監視中の監視プロセス106が何ら かの障害により異常終了し、その際基本OSによってオ **ーブン状態であった監視デバイスファイル113がクロ** 一ズされる場合である。このように、監視中の監視プロ ドライバ104が装置をリセットする機能を設け、装置 リブートの際に監視プロセスを自動的に立ち上げるよう に散定することにより、監視プロセスの存在を定期的に な状態で放置されるという状況を防止することが可能と [0052] このシステムリブート (ステップ612)

[0053] 女に、クローズされたデバイスファイルが **蛟監視デバイスファイル(110~112)である場合**

ローズされた被阻視デバイスファイル (110~11 は、監視デバイスワークメモリ114の受信バッファア をリターンし(ステップ608)、監視中である場合 クする(ステップ605)。 監視デバイスワークメモリ メモリ 1_1 4の状態フィールドが監視中か否かをチェッ **ーズに設定し(ステップ604)、監視デバイスワーク** 15から117のうちの1つ)の状態フィールドをクロ スファイルに対応する被阻視デバイスワークメモリ (1 3)、デバイス番号が正しければクローズされたデバイ が不正であればエラー処理を行ない(ステップ60 号のチェックを行い(ステップ602)、デバイス番号 について説明する。使用終了手段122は、デバイス番 ドレスフィールドで指定されている受信パッファに、ク 1-14の状態フィールドが、監視中でない場合は、成刃

ば、プロセスIDとポート番号) をコピーした後 (ステ ら117のうちの1つ) に格納されている情報 (例え 2) に対応する被監視デバイスワークメモリ (115か 変更し、成功をリターンする(ステップ608)。 になっている監視手段119を待ち状態から実行状態に EUPをコールし(ステップ607)、受信待ちの状態 ップ606)、基本OSインターフェースであるWAK

◍

等で異常終了し、基本OSがオープン状態にある前記ラ スファイルをクローズする場合と、当該プロセスが例外 セス(107~109)がエラーを検知して前記デバイ 作であるが、このように、被監視デバイスファイル (1 により被監視デバイスワークメモリ (115~117) が異常終了した場合にあっても、既に説明した登録手段 に、監視対象のポート制御プロセス(107~109) 場合には通常のエラー処理が実行されるが、後者のよう 10~112) がクローズされるのは、ボート慰匈プロ バイスファイルをクローズする場合と、がある。前右の ご通知することが可能となる。 こ予め格納してある情報が監視デバイスファイル113 【0054】以上一連の処理が使用終了手段122の數 .必ず登録されるため、障害情報を確実に監視プロセン

る。また、エラー検知にプロセス問通信を使用しないの 理部のプログラム量を飛躍的に減らすことが可能にな ロセスの状態をチェックする必要がなくなり、エラー処 で装置の計算資源の浪費を避けることができる。 【0055】従って、監視プロセスが定期的に被監視フ

視、エラー処理を実行するフローを、図7を用いて具体 スの再起動等を実行するようになっている。 セスが異常終了した場合、エラー処理として前記プロセ サービス装置101の短動、停止、ボート制御プロセス 的に説明する。この監視プロセス106は、FAX情報 6がポート制御プロセス (107~109) の状態階 一制御デバイスドライバを使用して、監視プロセス10 (107~109)の状態監視を行い、ポート制御プロ 【0056】以上のようなソフトウエア構成をもつエラ

【0057】まず、システムの起動処理が実行されると

制御コールを発行して監視停止手段により監視処理を停 合にはイベントの処理(通常の処理)を実行して(ステ 状態で(ステップ712)、イベントを受信すると、そ 以下の監視プロセス106本来の処理、つまり、システ 7717)。 ントである場合には、、監視停止手段を指定した入出力 の受信イベントがシステム停止が否かをチェックし(ス 4.停止イベントの処理を実行する。イベント受信待ちの 2)、エラー監視用スレッドを生成する(ステップ70 09) を必要数(電話回線数)起動するとともに、監視 止し(ステップ715)、システム停止処理を実行し ップ714)、再UVイベント受信待ちの状態に復帰する テップ713)、それがシステム停止イベントでない場 3)。 生成されたメインスレッドでは、ステップ712 デバイスファイル113をオープンして(ステップ70 (ステップ116)、監視プロセスを停止する (ステッ (ステップ112)。 受信イベントがシステム停止イベ (ステップ701)、ボート制御プロセス (107~)

段を指定した入出力制御コールを発行して監視手段11 受け取るバッファアドレスをパラメータとして、監視手 実行状態に遷移し、ステップ705から処理が再開され を呼び出した場合には、監視手段119は待ち状態から 了した場合と監視プロセス106が監視停止手段120 符つ。ボート制御プロセス(101~109)が異常統 9を呼出し (ステップ705)、エラーが発生するのを 処理が実行される。エラーが発生した場合の障害情報を 【0058】一方、生成されたサプスレッドでは以下の

重大エラーが発生した場合には装置の運用を停止するた めに、システム停止イベントをメインスレッドに送信し ア苺をアクセスしてチェックする(ステップ706)。 発生したのかを、ファクシミリ通信ボードのハードウェ (ステップ101)、エラー監視スレッドを終了する 【0059】次いで、監視手段119は重大なエラーが (ステップ708)。

を受信バッファから参照し、そのポートのポート制御フ ロセスを再起動することにより行なう。 例えば、障害により制御プロセスが停止したポート番号 5 にジャンプしてエラー監視を統行する。復旧処理は、 復旧処理を行った後(ステップ711)、ステップ70 く、受信したエラーが復旧可能なエラーである場合は、 ップ710)。また、監視停止が実行されたのではな 停止が実行されたのであればスレッドを終了する(ステ 実行されたのかをチェックし(ステップ109)、監視 したエラーが重大エラーでないならば、監視停止手段が 【0060】ステップ706でのチェックの結果、受信

理とシステム停止処理とをメインスレッドで実行する一 作であるが、このように監視プロセス106全体をメイ ソスフッドとサグスワッドに分割し、通常のイベント処 【0061】以上一連の処理が監視プロセス106の脚

> が可能となり、プロセス関通信等を使用して定期的に被 め、エラー検知処理部が非常に簡素化される。 監視プロセスの異常終了を検知をする必要がなくなるた **設ける必要がなくなる。更に、サプスレッドで監視手段** カバリを実行する処理をサプスレッドで実行することに 119を呼び出す(ステップ105)のみでエラー監控 ラー監視をしない処理において、不必要なエラー処理を ない処理とを明確に区別することが可能になるため、エ より、監視プロセス106がエラー監視をする処理とし 方、監視手段119を呼出してエラー検出をしエラーリ

ポート番号を獲得して被監視デバイスファイル(110 ~112)をオープンする (ステップ802)。 次い 実行した後(ステップ805)、エラーチェックを行い 4)。更に、本来の処理であるファクシミリ通信処理を 基本OSに発行して登録手段を呼び出す(ステップ80 Sから獲得し(ステップ803)、入出力制御コールを エラー通知フローを示している。まず、制御する通信ポ る。図8は、ポート慰鉤プロセス(107~109)の セス (107~109) の処理フローについて説明す である通信処理(ステップ805)を繰り返す。 で、発録すべき情報の一つであるプロセスIDを基本O (ステップ806)、エラーがない場合には、通常処理 ートの初期化処理を行い(ステップ801)、制御する 【0062】次に被監視プロセスであるボート制御プロ

07)、ことによりエラー情報が監視プロセス106に 606)、監視手段を実行状態に設定する(ステップ6 情報が監視プロセスのバッファにコピーされ(ステップ 807)、ポート制御プロセス (107~109) を終 スファイル(110~112)をクローズし(ステップ 【0063】エラーを検知した場合には、被監視デバイ れ、ステップ804で登録手段121に登録しておいた プ807)により図6の使用終了手段122が呼び出さ 『する(ステップ808)。このクローズ処理(ステッ

され、監視プロセスに障害情報が確実に通知される。従 イルをクローズするので、使用終了手段が確実にコール 情報を監視プロセスに通知するようにしたことにより、 07~109)の動作であり、クローズ処理により障害 ラー処理部が非常に簡単となり、さらに、計算資源の液 にプロセス間通信等により監視する必要がなくなり、エ って監視プロセスが被監視プロセスの実行状況を定期的 例外毎が発生し被監視プロセスが消滅した場合において 費を押さえることができることとなる。 も、基本OSがオープンされている被監視デバイスファ 【0064】以上一連の処理がポート慰御プロセス(1

により、監視プロセスが定期的に被監視プロセスの状態 をチェックすることなく、確実簡易にエラー通知を行う ことが可能となるため、エラー処理部のプログラム畳を 【発明の効果】以上の説明から明らかなように、本発明

> プロセス間通信を使用しないので装置の計算資源の浪費 飛躍的に減らすことが可能になり、また、エラー検知に を避けることができる。

が異常終了した場合でも確実にエラー検出を行ない得 的に監視プロセスに通知することにより被監視プロセス エックの準備が整うことになり、被監視プロセス起動点 報を被監視プロセスとは異なる場所に保持しておき事後 【0066】更に、具体的には、エラー検出に必要な情 また、システム超動時に際しては強実にエラーチ

ロセス終了時に確実に監視プロセスに通知することが可 【0067】また、エラー通知に必要な情報を被監視プ 後にそのプロセスのエラー監視が可能になる。

セスで生じたエラーを検知することが可能となる。 するため、監視手段を呼出すだけで全ての監視対象プロ 【0068】また、監視手段がエラー検出を開始、統行

要な処理に対してのエラー監視、エラー通知を避けるこ とが可能となる。 し、監視終了手段によりエラー監視を中断でき、監視不 【0069】また、監視手段によりエラー監視を開始

を明確に区別することが可能になるため、エラー監視を しない処理において、不必要なエラー処理を実行する必 【0070】また、エラー監視をする処理としない処理

でも確実にエラー検出、エラー通知を行ない得る。 【0071】また、被監視プロセスが異常終了した場合

イスファイルの利用によりエラー検知を強実に行ない4 【0072】また、被監視プロセスの状態監視用のデバ

を全て再生できるので、監視プロセスがなく装置の操作 が不能になるという状況をなくすることが可能となる。 【図面の簡単な説明】 【0073】更に、リセットにより必要となるプロセス

たFAX情報サービス装置ソフトウエア構成図 【図1】本発明のエラー制御デバイスドライバを使用し

始手段詳細フロー図 【図2】本発明のエラー制御デバイスドライバの使用開

【図4】本発明のエラー制御デバイスドライバの監視体 【図3】本発明のエラー制御デバイスドライバの監視手

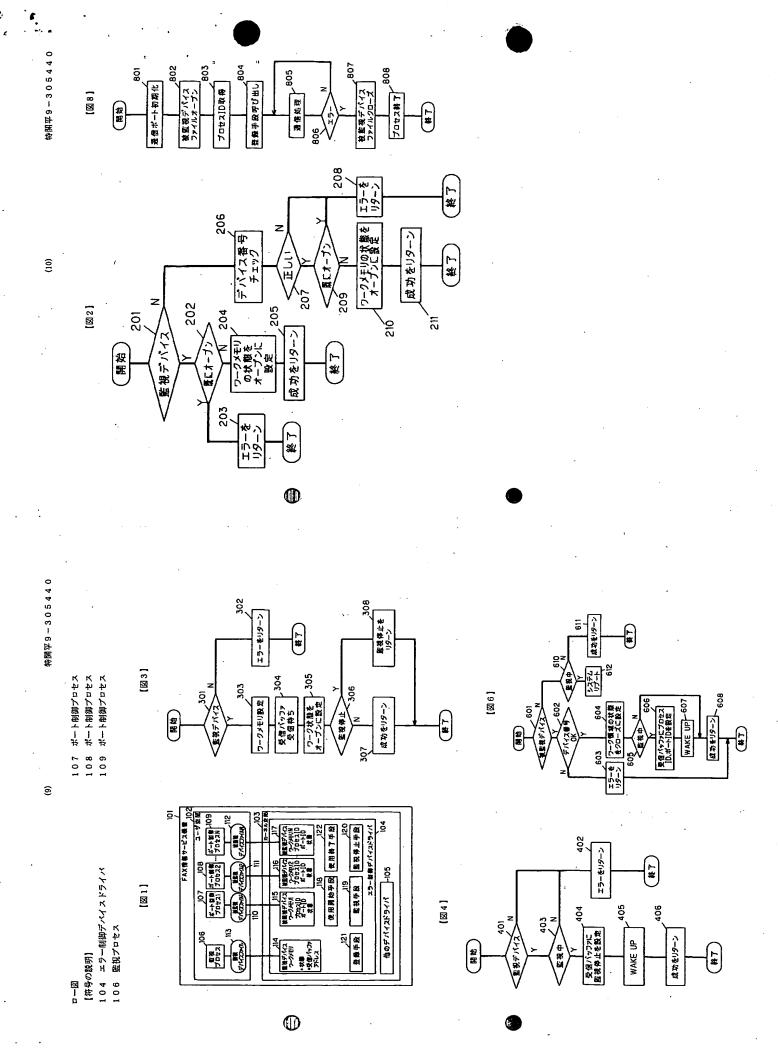
止手段詳細フロー図 【図5】本発明のエラー制御デバイスドライバの登録手

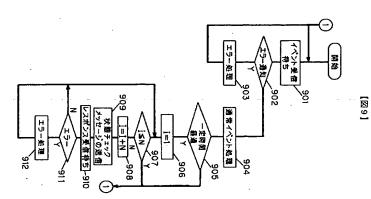
【図6】本発明のエラー制御デバイスドライバの使用終 "手段詳細フロー図

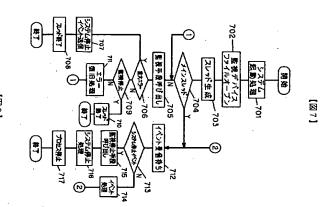
【図1】本発明の監視プロセスの処理フロー図

【図8】本発明のポート制御プロセスの処理フロー図 【図9】従来例によるエラー甄戌プロセスの詳細フロー

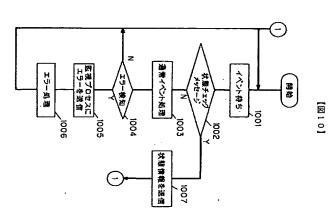
【図10】従来例による被エラー監視プロセスの詳細フ







1



(12)

(11)

特開平9-305440